## PATENT ABSTRACTS OF JAPAN

(11) Publication number: 60010843 A

(43) Date of publication of application: 21.01.85

(51) Int. CI

H04L 11/02 H04L 11/20

(21) Application number: 58117258

(22) Date of filing: 29.06.83

(71) Applicant:

**FUJITSU LTD** 

(72) Inventor:

**ARIMA SHUHEI** 

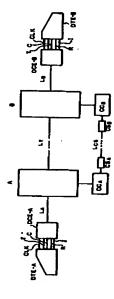
## (54) COMMUNICATION SPEED VARIABLE LINE TERMINATOR

## (57) Abstract:

PURPOSE: To attain communication over all various communication speed terminal devices contained in a digital exchange network by attaining the communication even if two terminal devices connected by line exchange are different in communication speed.

CONSTITUTION: An exchange A transmits communication speed information of a terminal device DTE-B received together with an incoming response signal from an exchange B to a line terminator DCE-A and the exchange B transmits communication speed information of a terminal device DTE-A included in a call signal received from the exchange A to a line terminator DCE-B respectively. Further, the line terminators DCE-A and DCE-B are set so as to corespond to the communication speed of the opposite terminal devices DTE-B and DTE-A.

COPYRIGHT: (C)1985,JPO&Japio



## (9) 日本国特許庁 (JP)

# ①特許出願公開

## @公開特許公報(A)

昭60—10843

MInt. Cl.4 H 04 L 11/02 11/20 識別記号

103

庁内整理番号 Z 6651-5K B 6651-5K 母公開 昭和60年(1985)1月21日

発明の数 1 審査請求 未請求

(全 7 頁)

## 每通信速度可変回線終端装置

昭58-117258 昭58(1983) 6 月29日

有馬秀平 の発 明 老

即特

20出

川崎市中原区上小田中1015番地 富士通株式会社内

顧 人 富士通株式会社

川崎市中原区上小田中1015番地

四代 理 人 弁理士 玉虫久五郎 外1名

1. 発明の名称 通信速度可変回線終端装置 2. 停許請求の範囲

一方の側に阿朔式端末が接続され、他方の側に 交換機よりの回線を終端し、上記増末とのインタ フェースをとる回蘇菸増設量化かいて、飲交換機 よりの回線からの受信信号列から回線クロックを 抽出する手段を有し、鉄回線クロックで受信デー メモサンプリング保持すると共に受信データから 鉄端宋への受信信号と鉄回線を経て袋続される相 手端末の通信速度情報及び、回義状態表示信号を 分離する回路と、鉄回線クロックを相手端末の通 信速度情報に基づき分開する端末クロック供給回 路と、鉄回線クロックに基づき、設端末からの送 信信号及び回線制御信号を多重する多重回路を其 備し、餃分額回路で分離された鉄端宋への受信信 号と回鉄状態表示信号を終端末クロック供給回路 の出力クロックと共に該端末に送る一方。該クロ ック供給回路の出力クロックを跌端来の送信クロ

ックとして蚊クロックに同期して送信信号を送信 させ、蚊多重国路にて鉄送信信号、回線制御信号 及び鉄通信速度情報のうち少なくとも鉄送信信号 及び飲風馥鮮物信号を鉄回線クロックに同期して 多重化して交換機関の図盤に送信することを特徴 とする通信速度可変回線終端装置。 5.発明の詳細な説明

## 発明の技術分野

本発明は適信速度可変回線鉄端袋罐、さらに詳 しく替えば、一方の傑に同期式端末が接続され、 交換機よりの回線を終端し、上記端末とのインタ フェースをとり、なか、回線交換によって接続さ れた2つの船末の通信速度が異る場合でも遊信を 可能とする適信速度可変回線終端装置に関する。

## 従来技術と問題点

従来の技術では、回顧終辯装置は、該回線終端 **義量に対応する婚末の固有の通信速度に固定され** ており、囲設交換によって2つの端末を接続した 場合、その通信速度が互に集れば鉄端末相互間の 遺信は不可能であった。従って、各種選股の爆末

を収容したディジメル交換網では、従来の技術で は、不特定の端末間の通信を回線交換によって金 部に亘って実現することはできない欠点があった。

## 発明の目的

本発明は、従来の技術の上配の欠点を除き、回 継交換によって接続された2つの端末が耳に通信 速度の異る場合にも通信を可能とし、これにより、 ディジタル交換網に収納した各種通信速度端末間 金べてに互って通信を可能とすることを目的とす るものである。

### 発明の実施例

以下、本発明の実施例を図面を用いて説明する。 第1図は本発明を実施した適信速度可要回線終 端旋便を使用したディジタル適信方式の一例の紙 略を示す図である。

図にかいて、DTS-A, DTS-B はそれぞれ同期 文端末、DCS-A, DCS-B はそれぞれ本発明を実 施した回級鉄熔鉄量、A, B はそれぞれ交換機  $CC_A$ ,  $CC_B$  はそれぞれ交換機 A, B の共通制御装置、  $CS_A$ ,  $CS_B$  は同じく共通練信号装置である。端末

である。図においてで、C はそれぞれ始末 DTB-A、DTB-B から回放終増枝世 DCB-A、DCB-B に送信データかよび制御信号よりなる送信信号を送る級の状態を、またB、I はそれぞれ回級終増設 DCB-A、DCB-B から始末 DTB-A、DTB-B に受信データかよび制御信号よりなる受信信号を送る額の状態を示すものであり、A、B は 内端末の間に交換機 A、B が介在することを示す。ただし交換根 A、B にかける動作は示してない。

端末かよび回熱終端袋盤が平常状態の場合は各 銀 T, C, R, I はそれぞれ 1. オフ、1. オフ の 状態に ある。

いま、爆来 DTB-A が端末 DTB-B と通信したい場合、爆来 DTB-A が発呼すれば、その T 線は 1 から 0 へ、 C 線はオフからオンに転じる。回線段 爆袋便 DCB-A は、との状態変化を交換機 A に対してそのまま伝送する。交換機 A はとれて発呼を知り、ダイヤル可信号を回設的爆袋便 DCB-A に返えし、回線的機能量 DCB-A は、線 R にとれを表示する。ダイヤル可信号はまづ同期キャラクタ

DTB-A、DTB-B と回線終端装置 DCB-A、DCB-B とはそれぞれ信号線 T、C, B、I > LU CLE を以て接続されている。 A >  $L_A$ 、 $L_B$  は加入者線、ナなわち、交換機よりの回線、 $L_T$  は局間中継線、 $L_{OS}$  は共通信号線である。

第1因に示すように、始来 DTB-A, DTB-Bは それぞれ回線終端数世 DCB-A, DCB-Bに インタフェースを有し、との回線終端数世 DCB-A, DCB-Bに インタフェースを有し、との回線終端数世 DCB-A, DCB-Bを経由して交換機 A, B に収容されている。ことでは、例えば端末 DTB-Bは 2400 B/S の、また端末 DTB-Bは 2400 B/S の、速度をもつとする。回線終端数世 DCB-A, DCB-Bは、阿様の構成をする。交換機 (A, B) と回線終端数置 (DCB-A, DCB-B) を含めたデータ交換システムは交換機が持つ1つの主クロック (このデータ交換システムに収容されている端末の通信速度の散も恋いもの、本実館例では 9600 B/S に避定することができる。) に同期する。

第2図は端末DTB-Aから端末DTB-Bを呼び出して通信する場合の姿貌シーケンス例を示す図

SYNを送り使いて一定のパターンのキャラクタのタイヤル可信号+を送るととで表示される。端末 DTB-A において、ダイヤル可信号を得て、通信しようとする相手 端末 DTB-B のダイヤルを行なう。これにより T 熱に同期用キャラクタ SYN に続いてダイヤル数字情報が送出され、回線終端談似 DCB-A はこれを交換機 A に伝送する。

交換級Aはこのダイヤル数字を受信、分析し、 交換機Aと被呼端末 DTB-B の収容されている交 換機Bとを結ぶ共通解信号制御製盤 CSA, CSB お よび共通信号線 Los を経由して、交換機 B に 発呼 者情報(発信端末 DTB-A のダイヤル番号、通信 速度、その他の制御情報)および着呼者情報(治 呼端末 DTE-B のダイヤル番号)を送る。

交換根 B は C れを受信して、 意呼 端末 DT B - B が通信中でなければ数端末 DT B - B を呼び出す。 この呼出信号が回線終端 数量 D C B - B で受信され、 DT B - B に送られる。呼出し信号は級 B に同期キャラクタ B B L を送出することで表示される。場 宋 DTB-B はこれにより呼出を知り級でをオフからオンに転じることで応答する。回蘇終婚 設置 DCB-B はこれを交換機 B に着信応答信号として伝送する。

交換級 B は交換級 A に対して端末 DTB-B の応答信号と端末 DTB-B の通信速度 その他の制御に関する情報を共通線信号制御装置 CB<sub>B</sub>, CB<sub>A</sub>、共通信号線 Los を経て送り、交換機 A はこれを受信して、回線終端 裁賢 DCB-A に送る。 この応答信号は R 較を一時"0" に切替え、 コールブログレス信号を送り 数弱呼により 着呼端末が呼び出され応答したことを知らせる。

相手端末(DTB-A、DTB-B)の相互の確認が 必要な場合は、この後、端末 DTB-A、DTB-B に 対して、それぞれ相手端末の難別番号が送信され、 確認信号として使用される。

本発明においては、交換機 A では、交換機 B から着信応答信号とともに受信した 婚末 DTB-B の 通信速度情報を、交換機 B では交換機 A から受信 した発呼信号中に含まれていた 増末 DTB-A の通 信恵政情報を、それぞれ国線終婚教費 DCB-A、 かよび DCB-Bで送り、各国線終婚装優 DCE-A かよび DCB-Bを、相手端末 DTB-Bかよび DTB -Aの通信速度に対応するより設定する。

通信を行なり 2 つの端末の通信選取が異る場合、例えば、第 1 図にかいて、端末 DTB-A か 9600B6、端末 DTB-B かその  $V_4$  の 2400 B7 の通信選取であり、回顧終婚機関 DCB-A, DCB-B かよび交換機 A, B を含むシステムが 9600 B7 のペプラ選取をもっているとする。

回級終端接径 DCE-A は相手端末 DTE-B が 2400 B/S の速度であるととを知り、本米 9600 B/S の速度で増末 DTE-A から送出されるビットを、同一ビットを 4 回線返えして速度 9600 B/S で送出し、また相手方の回線終端装置 DCE-B では、上記 9600 B/S の速度で受信した信号の連続する 4 似の同一ビットの信号の 95の 1 個を始末 DTE-B に送り、その 2400 B/S の速度に適合させる。

端末 DTB-Bから送信される 2400 B/S の速度の 信号は、各ビットが 4 回 重複送信され 4 倍の速度

となって交換機 A, B を経て相手回線 終婚 数置 DCB -A に 受信され、 受信された A 個の 同一の U > トの 9 ち 1 個だけ を 有効として 婚 宋 DTB-A に 送って 受信する。

以上、本発明の原理を述べたが、上配は第3回 化示す構成の回線終端装置によって実行すること ができる。第3回は第1回の回載終端装置 DCE-A、DCE-Bの一例の構成を示すプロック図である。 節 5 図にかいて DTB は同期式端末、 DCB は回 畝終 始数量、CLE は回線終婚数量 DCEからのクロッグ 端末 DTB へ送る額、『は端末 DTB からデータ信号 (0,1) 七回線終婚数曜 DCB K送る線、C は同じ く回線制御信号(オン、オフ)を送る線、 R は回 麒麟端荻霞 DCB からデータ信号(0.1)を端末 DTBに送る線、『は同じく回線状態信号(オン・ オフ)を送る銀、 Li, Lz は交換機(館 1 図の A も るいはBに相当)よりの回蘇(との場合、 4 級式 加入者回線を想定)である。な今回線終端回路 DCB K Þいて、1はレベル変換回路、2は増末ク ロック供給回路、 5 は送信データパッファ、 4 社 回線制御信号パッファ、5 は受信データ・パッファ、6 は回線表示信号パッファ、7 はクロック独出・同期回路、8 は多重化回路、 9 は分離回路、10 は対交換機信号送受信回路、11 は表示回路、12 は加入者線送信回路、13 は加入者線受信回路、14 はアンド・ゲートである。

加入者線受信回路 15 は加入者線 L, とのインタフェースをとり、加入者線 L, からの信号を受留し、 等化し、電子装置レベルの信号に変換し、そのま まクロック独出同期回路 7 に送られる。

クロック抽出・何期回路 7 では受信したゲータ列からクロックを抽出し、さらにオクテット同期をとって、加入者線 L2 から加入者線受信回路 15 で受信した信号を該クロックにより分離回路 9 にかいて回線状態表示情報と通信データとよりなる 増末 DTB への借号と相手増末の通信速度情報とを分離する。

交換根(Aあるいは B)から送られてくる俗号の構成の一例を第4図をよび第5図に示す。

飲信号は、館 4 図に示すオクテット Oct を、餠

5 図に示すよりに 20 個 ( Oosi, ~ Oosizo ) 集合して、 1 つのマルテフレームを構成したものである。

1 個のオクテット Oot は第 4 図に示すように、 1 個の同期ピットF、 6 個のデータ・ピット Do~ Do および 1 個の回線状態表示ピット S の 8 ピット で線成される。

中のデータ・ビットDo~Doが通信信報であり、

回線状態表示ピット 8 は加入線の使用/未使用を 表示するのに使われる。

クロック抽出・問期回路りで作られたクロック (との場合、その繰返えし周波数はシステムの選 度と同じ9600 Ha である)を分離回路9に導き、 これを訪にして入力した信号から同期ピット(ア) Pi~)とデータ・ビット(Do~Di)と回線状態: 表示ピット(8)とが分胎される。データ・ピット (Do~Do)の信号は、受信データ・パッファ 5を 経てレベル変換回路(に入力し、ととで電子回路 レベルの信号を端末 DTB に達するレベルに変換し、 級Rを経て受信データとして端末DTBに送り込ま れる。同じく、分離された回線状態表示ビット(8) は国教表示信号パッファ6に入力し、ことで上記 ピット8の1,0に対応して直流のオン、オフ信号 化変換されさら化レベル変換回路 1 にかいて端末 DTBに進するレベルに変換され識!を経て端末 DTBに入力する。

なか、交換根(A,B)からは第5回に示す化号 が送られ、その1個のマルチフレームNP中のオ

クテット 0011 、00110 の 同期 E ット  $P_{10}$  と E が は E が に

湖末クロック供給回路2は上記相手端末の通信 速度に関する情報を得て、これに描き上記の受信 データ列から抽出したクロックを分局する。

受信データにはそのピット位置を示す情報として上記の分別されたクロックがレベル変換回路 1 より級 CLKを経て端末 DTB に同時に送信される。 増末 DTB は上記 クロックをペースにして、線 R か ち入力する受信 データをサンプリングして受信労 報を組み立てる。

一方、増来 DTE は、上記のようにして端末クロック供給回路 12 に上記のようにして設定された逃 度のクロックを競 CLK を経て受信し、 放りロック で 数で CLK を経て受信し、 かり ロックに 関邦して級 T を経て送信ぎータを回線 1 で ののののののでで、 とれはレベル変換回路 1 で るいとの 送信 アータ で の 送信 バッファ 3 に だ とれ は に の 送信 バッファ 3 に だ た られ た 上記の の は の マック 供給回路 2 に 設定された 上記の クロックでサンブリング され 多 食 化 回路 8 に 過する。

一方、數 C に オン 信号 が 送出 されて かり、 これ は さら に 、 回 顧 終 婚 軽 似 D C B の レベル 変 振 回 路 ! を 低 て 回 敵 刻 你 信 号 パッファ 4 に 入力 し、 一 且 パッファ されて 多 重 回 路 8 に 入力 する。

との時送信仰の同期ビット (F) については受得 と同様に F: ~Fi に相当する同期 パダーンがクロ , ク抽出・両期回路 7 で発生される。

多重回路8は、クロック抽出・同期回路7で発 生する固定パメーンの同期ピット(タィ~タィ。)、 送信データ・パッファるより送られる送信データ。 回顧創御信号パッファ4から送られる回顧制御情 報、および対交換機信号送受信回路 10 から送られ る相手端末 DTB の通信速度の情報(同期ビットFire および Pao にもり込む僧報)を入力しており、ク ロック抽出・問期回路でから送られるクロック ( 9600 Hg ) によって多葉される。多葉された信 号は受信側と同じく第4四、第5回に示す構成を 有し、何期ピットは Pt ~ Pts のピットに送信デー タは Do ~ Ds のビットに、増末状態表示情報( C 雄のオン情報)は8ピットに端末通信追旋情報は F19. F20 のピットに多重化され、加入者厳送信回 路 12 においてクロック抽出・問期回路 7 から供給 される送信クロック(上配の受信データ列から抽 出されたクロックを使用する)に何期して加入者 鉄 L: た送出される。

端宋 DTS が相手増末と通信可状態になるのは、

受信信号かよび送信信号の回線状態表示ビット S が共に回線が使用状態(両端末が接続され、データ送信可能の状態)にあるとき、後官すれば、 鍵 I かよび C の両方にオン信号があるときである。 との状態はアンド・ゲート 14 の出力で表示され、 数出力が 1 のとき端末クロック供給回路 2 は、グロックの関数を行なわずクロック供給回路 2 は、クロックの関数を行なわずクロック独出・同期回路 7 で抽出されたクロックと同じ速度のクロックを供給する。

なお、解 5 図にかける表示回路 11 は通信中の状態、例えば、通信中、アイドル、通信選ע等の以示を行なり。

本発明だかいては、回線増末機能と交換機を含むシステムの通信速度は上述の 9600 B/S に限らず、更に速いものを使用できる。また畑末としても、データ増末の他、ファクシミリ増末、ディジタル電話増末、さらには電子計算級、その他を使用するととができる。

また、交換機と回線終姻をとの間の信号伝送には、第4回に示すオクテット多重方式と第5回に示すように同期ビット(F)の同期パターンの後部の2ビットに伝送情報(編束の通信選定情報)をのせる方式とによる簡易的なものを使用することを示したが、上記オクテット多重以外の方式、例えば回線終礎をDCEと交換機関にさらに高度なプロトコールを持たせることも可能である。

本発明は上記実施例に限定されるものではなく、 その技術的範囲内にかいて種々の変形が可能であ

## 発明の効果

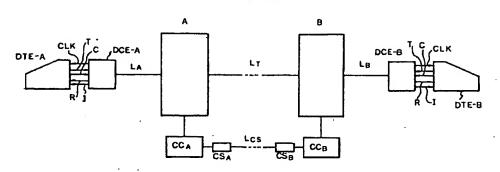
上述のように、従来は同一通信速度網末間の通信しか実現できなかったが、本発明によれば同一 伝送制御手順の端末であれば異通信速度の場合に も通信を可能とする効果がある。

でなって、交換網に強信速度の異る同期式端末を 収容した場合でも、任意の2つの端末間の通信を 全ペで可能となし得る効果がある。

## 4 図面の簡単な説明

DTB - DTB - A. DTB - B … 阿期式端末、 DCB , DCE - A , DCE - B … 回 蘇終韓回路、 A. B … 交換機、 1 … レベル変換回路、 2 … 端末クロック供給回路、 5 … 送信データ・バッファ、 4 … 回線制即信号バッファ、 5 … 受信データ・バッファ , 6 … 回線設示信号バッファ、 7 … クロック抽出・阿期回路、 8 … 多重回路、 9 … 分離回路、 10 … 対交換級信号送受信回路、 11 … 表示 画路、 12 … 加入者線送信回路、 15 …加入者線受信回路、 14 … アンド・グート、 L1, L2 … 加入者線

# 1 E



**5** 2 50

